# (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開2002-203069

(P2002-203069A)

(43)公開日 平成14年7月19日(2002.7.19)

(21) 出願番号	 -	特顧2000-403151(P20	000-403151)	(71)	出願人 000002	945		
			審査請求	有	請求項の数14	OL	(全 28 頁)	最終頁に続く
	15/00	330			15/00		3 3 0 Z	
	13/00	5 4 0			13/00		540S	
		3 3 2					332	5 C 0 6 4
		302					302E	5B085
G06F	17/60	142		G 0	6 F 17/60		142	5.B 0 7 5
(51) Int.Cl. <sup>7</sup>		識別記号		FΙ			ī	-7]-ド(参考)

(22)出願日

平成12年12月28日(2000.12.28)

オムロン株式会社

京都市下京区塩小路通堀川東入南不動堂町

801番地

(72)発明者 夏目 髙伸

京都市下京区塩小路通堀川東入南不動堂町

801番地 オムロン株式会社内

(72) 発明者 仲島 晶

京都市下京区塩小路通堀川東入南不動堂町

801番地 オムロン株式会社内

(74)代理人 100103986

弁理士 花田 久丸 (外1名)

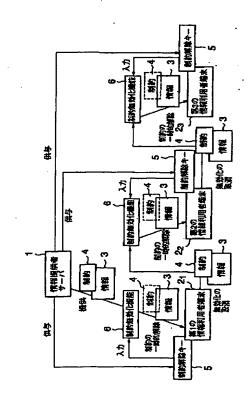
最終頁に続く

#### 情報配信方法及び配信システム (54) 【発明の名称】

#### (57) 【要約】

従来の情報配信方法においては、「制約」が 解除されない限り「情報」を利用することができない が、一旦「制約」が解除された後は、他の「情報端末」 での流用に「制約」が存在しなくなり、流用した情報か ら対価を得られなくなるという問題がある。

【解決手段】 利用者にとって価値のある情報に、利用 者にとって価値がなく、制約データ提供者にとって価値 のある制約を付加して一体化して配信するようにし、利 用者が情報に価値を認めて対価を支払うことに同意した とき、その制約を利用者の端末でのみ一時的に無効化す る制約解除キーを配信し、それによって利用者が制約の ない情報を視聴できるようにした。また、情報の配信に 当たっては、情報提供者は制約データ提供者から対価を 受け取り、情報の利用者が対価の支払いに同意したと き、その分を制約データ提供者に還元するようにした。



20

1

# 【特許請求の範囲】

【請求項1】 情報提供者のサーバからネット網を介して情報利用者の端末に情報を配信する方法において、前記情報と、情報利用に際して情報利用者の制約になる制約データとを一体化して配信し、情報利用者が前記情報に価値を認めて対価の支払いに同意したとき、前記情報提供者サーバから、同一の情報利用者の端末内部でのみ制約を無効化する制約解除キーを配信して前記利用者端末での制約を無効化した情報を視聴できるようにしたことを特徴とする情報配信方法。

【請求項2】 情報提供者のサーバからネット網を介して情報利用者の端末に情報を配信する方法において、前記情報と、情報利用者にとって価値が無く、制約データ提供者にとって情報利用者への配信に価値がある制約データを情報利用に際して情報利用者の制約になるように付加して一体化して配信し、情報利用者が前記情報に価値を認めて対価の支払いに同意したとき、前記情報提供者サーバから、同一の情報利用者の端末内部でのみ制約を無効化する制約解除キーを配信して前記利用者端末での制約を無効化した情報を視聴できるようにしたことを特徴とする情報配信方法。

【請求項3】 前記制約解除キーは、前記対価の支払いに同意した情報利用者における端末の個体離別コードを確認し、一致したとき前記情報利用者端末に配信することを特徴とする請求項1、または2に記載した情報配信方法。

【請求項4】 前記制約無効化は、前記情報利用者端末の制約無効化機能が情報利用者端末に配信された制約解除キーを取得し、情報利用者端末の個体識別コードを確認して一致したときおこなうことを特徴とする請求項3に記載した情報配信方法。

【請求項5】 情報提供者のサーバからネット網を介して情報利用者の端末に情報を配信する方法において、前記情報に、情報利用者にとって価値が無く、制約データ提供者にとって情報利用者への配信に価値がある制約データを付加すると共に配信費用を制約データ提供者が負担して配信し、情報利用者が前記情報に価値を認めて対価の支払いに同意したとき、対価の一部、もしくは全部を制約データ提供者に選元すると共に前記情報提供者サーバから情報利用者の端末でのみ制約を無効化する制約解除キーを配信し、前記利用者端末での制約を無効化した情報を視聴できるようにしたことを特徴とする情報配信方法。

【請求項6】 前記制約の付加された情報が他の情報利用者端末に移動したとき、その移動を配信と見なして前記制約データ提供者が配信費用を支払うと共に前記他の端末の情報利用者が前記情報に価値を認めて対価の支払いに同意したとき、対価の一部、もしくは全部を制約データ提供者に還元することを特徴とする請求項5に記載した情報配信方法。

【請求項7】 ネット網を介して情報利用者の端末に情報を配信する情報提供者サーバにおいて、

前記情報利用者の情報配信要求を示す信号の受信に応じ、要求された情報と情報利用に際して情報利用者の制約になる制約データとを一体化して前記情報の要求先となる端末より対価の支払いに同意したことを示す信号を受信したとき、前記情報の要求先となる端末内部のみで制約を無効化する制約解除キーを前記情報の要求先となる端末に配信することを特徴とする情報配信システムにおける情報提供者サーバ。

【請求項8】 前記制約が、情報利用者にとって価値のない情報であることを特徴とする請求項7に記載した情報配信システムにおける情報提供者サーバ。

【請求項9】 前記制約が制約データ提供者にとって価値があり、制約データと一体化した情報配信に際して費用を制約データ提供者が負担し、前記情報利用者が前記情報に価値を認めて対価の支払いに同意したとき、対価の一部、もしくは全部を制約データ提供者に還元するようにしたことを特徴とする請求項7、または8に記載した情報配信システムにおける情報提供者サーバ。

【請求項10】 前記制約の付加された情報が他の端末に移動したとき、その移動を配信と見なして前記制約データ提供者が配信費用を支払うと共に前記他の端末の情報利用者が前記情報に価値を認めて対価の支払いに同意したとき、対価の一部、もしくは全部を制約データ提供者に還元することを特徴とする請求項9に記載した情報配信システムにおける情報提供者サーバ。

【請求項11】 情報提供者サーバからの制約を付与された情報を汎用ネットワークを介して受信する受信機能と、該受信機能の受信した情報に付与された制約を情報に対する対価の支払いを条件に前記情報提供者サーバから制約解除キーを取得する制約解除キー取得機能と、該制約解除キーの取得機能が取得した制約解除キーを元に前記制約の付与された情報から制約を解除する制約無効化機能とを備え、該制約無効化機能で制約の付与された情報の制約を無効化して情報利用者に情報の視聴を可能とすることを特徴とする情報配信システムにおける情報利用者端末。

【請求項12】 前記制約は利用者にとって価値のない情報であり、情報を視聴に際して制約を優先的に出力することを特徴とする請求項11に記載した情報配信システムにおける情報利用者端末。

【請求項13】 請求項7から10のいずれかの情報提供者サーバと請求項11もしくは12のいずれかの情報利用者端末で構成される情報配信システム。

【請求項14】 情報利用者にとって価値のある情報と、前記情報利用者にとって価値がなく、制約データ提供者にとって情報利用者への配信に価値がある制約データと、これらの実行制御プログラムであるキャリアとを

50

30

3

一体化したことを特徴とする請求項13に記載した情報 配信システムにおいて配信される情報プログラム。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、権益保護が必要な情報の配信方法及び配信システムに関するものである。 【0002】

【従来の技術】従来よりインターネットや携帯電話などを通し、音楽や映画などに代表される複製が比較的容易な電子情報の配信を行うことが一般的に行われている。こういった配信においては、例えば曲の一部や映画の一部を試聴のために配信し、その結果利用者がダウンロードを望んだ場合は、クレジットカードなどの引き落としを条件に特定の機器のみに曲や映画の全てをダウンロードすることを許したり、有料テレビ放送などで契約者以外の視聴を防ぐため、スクランブルなどの技術に代表される電波を送る際に暗号化などの擾乱情報を付与するなどのことが行われている。

【0003】図38は、従来におけるこういった情報3の配信の概念図である。図中1は、前記した音楽や映画などの情報3の配信を行う情報提供者サーバで、この情報提供者サーバ1から提供される情報3は、図示したように暗号やスクランブルなどの制約4が付加され、情報利用者端末2、に提供される。そして付加された制約4は、情報利用者が対価を支払うことを承認した場合、情報提供者サーバ1から情報利用者端末2に制約解除キー5が送られ、情報利用者はこの制約解除キー5を制約解除装置350に入力することで、情報3から制約が解除され、情報利用者端末2、では制約4の無い正常な情報3を得ることができる。

## [0004]

【発明が解決しようとする課題】しかしながらこういった従来技術においては、制約4が解除されない限り情報3を利用することができないが、一旦制約4が解除された後は、この第1の情報利用者端末2の情報利用者がこの得られた情報3をコピーし、第2の情報利用者端末2、へ送出するなどの流用に際し、制約4が存在しなくなって流用した情報3からの対価を得られなくなるという問題がある。これは第1の情報利用者端末2、から第3の情報利用者端末2、ヘコピーの流用が行われた場合も40同様である。

【0005】またこういった曲や映画データなどのコンテンツに暗号をかける方法では、試聴のために用意された短時間のデータ以外利用者は内容を知るすべがなく、ダウンロードしてからこんなはずではなかったというようなことや、コンテンツの配信が進まないなどのことがあり、またスクランブルをかける方法では、情報利用者は情報提供者と最初に契約しなければほしい情報は全く得ることができない。

【0006】そのため本発明においては、利用者が購入 50

前にコンテンツの内容を十分理解できるようにして流通を促進できるようにすると共に、対価を支払った情報利用者の端末では制約をなくし、他の端末では制約が加味されるような情報配信方法及び装置を提供することが課題である。また、上記したように利用者が購入前にコンテンツの内容を十分理解できるようにするということは、逆に言えばそれだけ情報利用者が対価を支払わない可能性もあり、こういったことに対処することも本発明の課題である。

### [0007]

【課題を解決するための手段】上記課題を解決するため本発明においては、情報提供者のサーバからネット網を介して情報利用者の端末に情報を配信するに際し、情報利用者が制約付き情報の内容を確認し、内容が対価を支払ってでも取得する価値を認めて情報提供者に対する対価の支払いに同意したとき、情報提供者は情報利用者端末に制約を情報利用者端末においてのみ無効化する制約解除キーを送付する。さらに、情報利用者にとって価値がなく、制約データ提供者にとって情報利用者への配信に価値がある制約データを情報利用に際して情報利用者が気になるような形で一体化して付加し、配信する。

【0008】その制約解除キーは情報には組み込まれず、情報利用者端末の個体離別コードにより、該端末が対価の支払いに同意した利用者の端末であることが確認されたときのみ情報利用者端末に配信され、情報利用者端末における制約解除キーの受け取りは、予め情報利用者端末に組み込まれた制約解除キー取得機能で受け取っても良いし、制約解除キー取得プログラムとして情報と一緒にキャリアに組み込んで配信し、該制約解除キー取得プログラムを実行する機能に読み込ませて実行させても良い。

【0009】また、情報利用者端末における制約の無効化は制約無効化機能で行い、該制約無効化機能は、前記情報利用者端末に配信された制約解除キーを取得し、情報利用者端末の個体識別コードが一致したときのみ制約の無効化を行う。この制約無効化機能は、予め情報利用者端末に組み込まれていても、制約無効化プログラムとして情報と一緒にキャリアに組み込んで配信し、該情報無効化プログラムを実行する機能に読み込ませて実行させても良い。そして、情報利用者が自己の情報利用者端末に配信された情報を取り出すとき、制約の無効化は解除され、前記制約が付加された状態になる。そのため、情報利用者が他の情報利用者にこの情報を提供するとき、その情報は制約の付加されたものとなる。

【0010】また、情報提供者の情報配信費用は制約データ提供者が負担し、情報利用者が配信された情報に対して対価の支払いに同意したとき、情報利用者の対価の一部を制約データ提供者に還元する。

【0011】このようにすることにより、利用者が制約解除キーを取得してもその制約解除キーは利用者端末でのみ有効なため、情報を他の情報利用者に流用した場合は無効化が取り消されて再び制約が加味された状態になる。そのため従来のように制約無しの情報が流通するということがなくなり、情報提供者の権益が守られる。また、本発明における情報は、制約が付加されているだけで内容が見えないわけではなく、そのため、情報利用者は情報の内容を確認することができ、情報の流通化を進めることができる。

【0012】また本発明においては、前記したように制約データは制約データ提供者にとって価値のあるデータであり、そのため情報提供者は制約データ提供者から対価を受けることが可能となり、情報提供者は大きな利益を得ることができる。なお、制約提供者サーバの情報提供者サーバへの情報配信に対する対価の支払いは、制約が情報利用者端末に配信された分だけ行えば良く、この課金モデルは従量課金であるから、制約提供者サーバは対価に応じた広告効果が得られる。

【0013】そして、請求項1、及び請求項2は方法発20 明であって、情報提供者のサーバからネット網を介して 情報利用者の端末に情報を配信する方法において、前記 情報と、情報利用に際して情報利用者の制約になる制約 データとを一体化して配信し、情報利用者が前記情報に 価値を認めて対価の支払いに同意したとき、前記情報提 供者サーバから、同一の情報利用者の端末内部でのみ制 約を無効化する制約解除キーを配信して前記利用者端末 での制約を無効化した情報を視聴できるようにしたこと を特徴とする。また請求項2は、情報提供者のサーバか らネット網を介して情報利用者の端末に情報を配信する 30 方法において、前記情報と、情報利用者にとって価値が 無く、制約データ提供者にとって情報利用者への配信に 価値がある制約データを情報利用に際して情報利用者の 制約になるように付加して一体化して配信し、情報利用 者が前記情報に価値を認めて対価の支払いに同意したと き、前記情報提供者サーバから、同一の情報利用者の端 末内部でのみ制約を無効化する制約解除キーを配信して 前記利用者端末での制約を無効化した情報を視聴できる ようにしたことを特徴とする。

【0014】このようにすることにより、利用者が制約 40 解除キーを取得してもその制約解除キーは利用者端末内部でのみ有効なため、情報を他の情報利用者に流用した場合は無効化が取り消されて再び制約が加味された状態になる。そのため従来のように制約無しの情報が流通するということがなくなり、情報提供者の権益が守られる。また、本発明における情報は、制約が付加されているだけで内容が見えないわけではなく、そのため、情報利用者は情報の内容を確認することができ、情報の流通化を進めることができる。

【0015】そしてこの制約解除キーは、請求項3に記 50

載したように、前記制約解除キーは、前記対価の支払い に同意した情報利用者における端末の個体職別コードを 確認し、一致したとき前記情報利用者端末に配信するこ とを特徴とする。

【0016】このようにすることにより、制約解除キーは前記対価の支払いに同意した情報利用者における端末の個体識別コードが一致したときのみ有効となり、情報や制約解除キーが他の情報利用者端末に移動しても、個体識別コードが一致しないため制約解除キーが有効にならないから、他の情報利用者端末では制約が無効にならずに情報提供者の利益が確保される。

【0017】そしてこの制約の無効化は、請求項4に記載したように、前記制約無効化は、前記情報利用者端末の制約無効化機能が情報利用者端末に配信された制約解除キーを取得し、情報利用者端末の個体識別コードを確認して一致したときおこなうことを特徴とする。

【0018】このようにすることにより、制約の無効化も制約解除キーの取得と情報利用者端末の個体識別コードの確認が必要となり、さらに制約無効化の情報利用者端末の特定が確実に行われる。

【0019】そして情報配信の費用は、請求項5に記載したように、情報提供者のサーバからネット網を介して情報利用者の端末に情報を配信する方法において、前記情報に、情報利用者にとって価値が無く、制約データ提供者にとって情報利用者への配信に価値がある制約データを付加すると共に配信費用を制約データ提供者が負担して配信し、情報利用者が前記情報に価値を認めて対価の支払いに同意したとき、対価の一部、もしくは全部を制約データ提供者に還元すると共に前記情報提供者サーバから情報利用者の端末でのみ制約を無効化する制約解除キーを配信し、前記利用者端末での制約を無効化した情報を視聴できるようにしたことを特徴とする。

【0020】このようにすることにより、制約データは 制約データ提供者にとって価値のあるデータであるか ら、情報提供者は制約データ提供者から対価を受けて情 報を配信することが可能となり、情報提供者は大きな利 益を得ることができる。

【0021】そしてこの制約データが他の情報利用者端末に移動したときは、請求項6に記載したように、前記制約の付加された情報が他の情報利用者端末に移動したとき、その移動を配信と見なして前記制約データ提供者が配信費用を支払うと共に前記他の端末の情報利用者が前記情報に価値を認めて対価の支払いに同意したとき、対価の一部、もしくは全部を制約データ提供者に還元することを特徴とする。

【0022】すなわち制約は、請求項5に記載したように制約データ提供者にとって情報利用者への配信に価値があり、また情報利用者による他の情報利用者端末への情報の移動も配信と同じことであるから、情報提供者サーバによらないこのようなデータの移動に対しても制約

データ提供者から対価を受け取ることができ、情報提供 者サーバは大きな利益を得ることができる。

【0023】そして情報提供者サーバは請求項7に記載したように、ネット網を介して情報利用者の端末に情報を配信する情報提供者サーバにおいて、前記情報利用者の情報配信要求を示す信号の受信に応じ、要求された情報と情報利用に際して情報利用者の制約になる制約データとを一体化して前記情報の要求先となる端末に配信し、前記情報の要求先となる端末より対価の支払いに同意したことを示す信号を受信したとき、前記情報の要求 10 先となる端末内部のみで制約を無効化する制約解除キーを前記情報の要求先となる端末に配信することを特徴とする。

【0024】このように情報提供者サーバを構成することにより、情報利用者端末からの情報要求、情報に対する対価の支払い信号の受信、制約解除キーの配信が容易に行うことができる。

【0025】そしてこの情報提供者サーバが供給する情 報と一体化する制約は、請求項8に記載したように、前 記制約が、情報利用者にとって価値のない情報である。 20 【0026】そしてこの情報提供者サーバが配信する情 報の費用は、請求項9、及び請求項10に記載したよう に、前記制約が制約データ提供者にとって価値があり、 制約データと一体化した情報配信に際して費用を制約デ ータ提供者が負担し、前記情報利用者が前記情報に価値 を認めて対価の支払いに同意したとき、対価の一部、も しくは全部を制約データ提供者に還元するようにしたこ とを特徴とする。及び、前記制約の付加された情報が他 の端末に移動したとき、その移動を配信と見なして前記 制約データ提供者が配信費用を支払うと共に前記他の端 30 末の情報利用者が前記情報に価値を認めて対価の支払い に同意したとき、対価の一部、もしくは全部を制約デー タ提供者に還元することを特徴とする。このように、か かる発明は前記請求項5及び6と同様の効果を持つ。

【0027】そして情報利用者端末は請求項11に記載したように、情報提供者サーバからの制約を付与された情報を汎用ネットワークを介して受信する受信機能と、該受信機能の受信した情報に付与された制約を情報に対する対価の支払いを条件に前記情報提供者サーバから制約解除キーを取得する制約解除キー取得機能と、該制約解除キーの取得機能が取得した制約解除キーを元に前記制約の付与された情報から制約を解除する制約無効化機能とを備え、該制約無効化機能で制約の付与された情報の制約を無効化して情報利用者に情報の視聴を可能とすることを特徴とする。

【0028】このように情報利用者端末を構成することで、制約の付与された情報を受信し、かつ制約を無効化する制約解除キーの取得、そして制約の無効化を容易に行うことができる。

【0029】 そしてこの制約は、請求項12に記載した 50

ように、前記制約は利用者にとって価値のない情報であり、情報を視聴に際して制約を優先的に出力することを 特徴とする。

【0030】このように情報利用者端末における情報の 出力は常に制約が優先されるため、情報利用者は常に制 約を見ることになり、制約データの提供者の目的が達せ られると共に、情報利用者は情報に価値を認めた場合、 当然制約が煩わしくなり、対価を支払う可能性が増大する。

【0031】そして請求項13は、請求項7から10のいずれかの情報提供者サーバと請求項11もしくは12のいずれかの情報利用者端末で構成される情報配信システムであり、制約データの提供機能は、情報提供者サーバ内にあっても外部に制約提供者サーバとして持たせても良い。

【0032】そして以上述べてきたような配信システムで配信される情報プログラムは、請求項14に記載したように、情報利用者にとって価値のある情報と、前記情報利用者にとって価値がなく、制約データ提供者にとって情報利用者への配信に価値がある制約データと、これらの実行制御プログラムであるキャリアとを一体化したことを特徴とする。

【0033】このように情報と制約データと、これらの実行制御プログラムを一体とすることにより、前記した情報の情報利用者端末間移動に際しては常に制約が有効となり、従来のようにコピーの流用で得られるべき対価が得られなくなる、といったことが防止できて情報提供者の利益が守られる。

#### [0034]

【発明の実施の形態】以下、図面に基づいて本発明の実施の形態を例示的に詳しく説明する。但し、この実施の形態に記載されている構成部品の寸法、材質、形状、その相対配置などは、特に特定的な記載がない限りはこの発明の範囲をそれのみに限定する趣旨ではなく、単なる説明例に過ぎない。

【0035】理解を容易にするために、以下本発明の概念を図1から図9を用いて説明する。図1は、利用者にとって価値を有する情報を説明するための概念図、図2は、価値23から生じる権益(権利)31を説明するための概念図、図3は情報利用者にとって価値のない情報を制約とする場合を説明する概念図、図4は情報利用者が情報を価値あるものと判断するか否かの判断のフロー図、図5は情報利用者が情報に対して価値を認めて対価を支払う場合の概念図、図6はそのフロー図、図7と図8は制約提供者サーバが対価の支払いを行うときの概念図、図9はそのフロー図である。

【0036】図中1は情報提供者サーバ、2は情報利用者端末、3は情報、4は情報3に付加された制約、20は情報提供者、21は情報利用者、22は情報取得に対する対価、23は情報に対する価値、30は情報生成機

能、31は権利(権益)、32は保護、33は裁判所、 警察、特許庁などの外部機関、34は外部機関がもたら す啓蒙や警告や懲罰、40は価値のある情報、41は価値のない情報、42は情報利用機能、43はマンマシン 出力機能、80は制約提供者サーバである。

【0037】図1において、情報提供者20が提供する情報3が、情報を取得する側、即ち情報利用者21にとって対価22を支払ってでも取得しようとする(もしくは取得する)情報である場合、この情報3は情報利用者21にとって価値23のある情報ということになる。こ 10の場合の価値23は、受け手である情報利用者21(情報取得者)にとっての価値であり、その判断は受け手の主観的評価に委ねられている。よって、情報提供者20側にとってのみの価値である情報(例えば広告)は、この場合の価値23に相当しない。また、情報利用者21が情報3を取得するために支払われる対価22は、情報提供者20にとって利益の享受になる。よって、情報3を提供とて対価22を得る事業が成り立ち、実際に多くの事業がなされている。

【0038】そのため、この場合の情報3とその価値2 3との関係は、情報3自体を価値23と等価物である価値等価物と見なすこともできるし、情報3の内部に価値23が包含(もしくは付与)されると見なすこともできる。情報3の具体的な例としては、情報利用者21が対価22を支払っても得ようとする情報であればその種類は問わないので、例えば新聞や雑誌などの記事、音楽、書籍やブロマイド、カレンダ、ビデオ映像など、情報提供者から情報利用者へ頒布されるものは全て含まれる。なお、情報3の形態にもその種類を問わないので、情報を保持する媒体も情報等価物と見なすことができる。まなた、この場合の情報に相当しないものとしては、情報利用者21にとって価値23がないもの、若しくは対価22を支払って取得しようとしないものであればその種類は問わないので、例えば広告などがあげられる。

【0039】図2は、価値23から生じる権益(権利)31を説明するための概念図である。前記図1に示したように、情報提供者20は価値23を有する情報3から対価22を得るわけであるが、これはこの価値23から対価を得るという権益(権利)31を持つということであり、逆に情報提供者20自らの持つ価値23を、自らの持つ権益(権利)31として保護32をする努力も強いられる。つまり図1に示すように、提供する情報3から利益を享受しようとすると、自助努力が必要なわけである。

【0040】この保護32は、一般に情報3そのものに付与されても良いし、図2に示したように外部機関33から付与されても良い。外部機関33は、情報利用者21に啓蒙行為や警告行為、若しくは懲罰行為が実施できる機関40(啓蒙機能、警告機能、若しくは懲罰機能を有するの意)であり、例えば裁判所、警察、特許庁など50

であるが、同様の機能を持つ著作権保護協会などの民間 団体や外郭団体でも良い。外部機関33を活用する場合 は、一般に情報3そのものに保護機能を付与できない場 合である。保護32を情報3そのものに付与するという ことは、情報利用者21が情報提供者20に無断で情報 3の複製・配布を防ぐ機能に代表されるものであり、例 えば一般にコピープロテクトや、有料テレビ放送などで 契約者以外の視聴を防ぐため、電波を送る際に暗号化な どの擾乱情報を付与するスクランブルなどの技術に代表 される。

【0041】しかしながら従来のこういった保護は、前記したように例えば有料テレビ放送などにおいては、契約者が受信してビデオに録画した映像はそのまま契約者以外に提供することで契約者以外の利用者も視聴できてしまい、権益の保護ができなくなるという問題がある。そのため本発明においては図3に示したように、情報利用者21にとって価値23のある情報3、すなわちこの図3において40に、情報利用者21にとっては価値23のない制約4、すなわち価値のない情報41を、情報3とは不可分の状態で付加するようにした。

【0042】ここで価値のある情報40とは、前記図1 で説明したように、情報利用者21が対価22を支払っ てでも取得しようとする情報であり、価値のない情報4 1とは、情報利用者21が対価22を支払ってまで取得 しようとしない情報(例えば広告)のことである。そし てこの図3において42の情報利用機能とは、情報利用 者21の有する端末などの情報を視聴するための機能で あり、43のマンマシン出力機能は、この情報利用機能 42で出力された情報を情報利用者21が視聴できるよ うにするスピーカや表示装置である。そしてこの場合の 制約4は、価値のある情報40の出力を妨げるものでは なく、いわば情報3の価値23を下げるものと同意であ る。そして(a)のように、制約4が一時的解除されて いない場合には、情報の出力順序として示したように、 価値のない情報41の出力の後に価値のある情報40を 出力する。この場合、情報の出力順序は、常に価値のな い情報41を優先的に出力する。情報利用者21が価値 のない情報41、すなわち制約4の存在が邪魔になる、 或いは気になる場合、(b)に示したように、その情報 利用者21の端末のみで有効な制約解除を行う制約解除 キーを取得することにより、その制約の一時的な解除を 行い、価値のある情報のみを得ることができる。その判 断は、情報利用者21の判断に委ねられる。

【0043】図4は、この場合の情報利用者21における判断のフロー図である。送られてきた情報3に付加した制約4につき、ステップ50で情報利用者21が制約4としての価値のない情報41の存在が気になるかどうか判断し、存在が気にならない場合はステップ51に進んで制約4の解除に対する自発的行為は実行せず、存在が気になる場合は、ステップ52で制約4の解除に対し

て支払う対価 22が妥当かどうか判断し、妥当と考えた 場合はステップ53に進んで自発的行為として対価22 を支払う。

【0044】そして本発明においては、図5に示したように、情報提供者サーバ1からの制約付き情報の配信に対し、情報利用者21が対価22を支払っても情報3を取得しようとした場合、情報提供者サーバ1に対して情報利用者端末2から対価22の支払いを承諾して制約解除キーの送信を受ける。これによって情報利用者21は、情報利用者端末2で、制約4のない情報3を視聴することができる。ここにおける対価22の支払いは、直接的に行われても間接的に行われても良い。情報提供者サーバ1に対する情報利用者端末2からの対価22の支払いが、課金に相当する。

【0045】この場合のフローチャートを図6に示す。まずステップ70において、情報利用者21から情報3の配信の依頼があるかどうかが確認される。ない場合はステップ71で他の処理を行い、有る場合はステップ72で制約4を付けた情報3を情報利用者端末2に送る。そしてステップ73で情報利用者端末2から制約4の解20除の依頼があるかどうかを確認し、ない場合は処理を終了し、有る場合は、ステップ74で制約解除キー5を情報利用者端末2から受信完了の信号があったかどうか確認し、ない場合はステップ76で他の処理をし、有った場合はステップ77で制約解除キー5を送信した情報利用者端末2から受信完了の信号があったかどうか確認し、ない場合はステップ76で他の処理をし、有った場合はステップ77で制約解除キー5を送信した情報利用者端末2に対する課金を加算し、ステップ78で加算結果を記憶部に記憶して処理を終了する。

【0046】 しかし、情報提供者サーバ1からの制約付 き情報の配信に対して情報利用者21が、対価22の支 30 払いが妥当でないと判断した場合、情報提供者サーバは 配信に対する利益が得られないわけであるが、これにつ いては図7に示したように、制約提供者サーバ80から 広告等の制約4の提供を受け、その制約4を情報3に付 加して配信することに対する対価を制約提供サーバ80 から受けるようにする。すなわち情報利用者21にとっ て価値23のない広告等の制約4も、制約提供者にとっ ては情報利用者に配信する価値のある情報であり、制約 提供者がこの制約4を情報利用者21に配信したい場 合、このモデルが成り立つ。この図7において、(a) は図3における制約4が情報利用者21にとって価値2 3のない情報であり、情報提供者サーバ1から配信され た制約4のある情報も、情報利用者21にとって対価2 2を支払って取得する情報ではないと判断された場合で ある。この場合、情報配信の対価は、制約提供者サーバ 80からのみ支払われる。すなわち情報提供者サーバ8 0 が、情報 3 の配信における対価の支払いを引き受ける わけである。また(b)は、情報利用者端末2から対価 の支払いがあって情報利用者端末2には制約解除キー5 が送信された場合で、この場合情報提供者サーバ1は、

情報利用者端末2からと制約提供者サーバ80から対価の支払いを受けるわけであり、そのため著作権料などの情報提供者サーバ1における費用を除いた分が制約提供者サーバ80に還元するようにする。

【0047】そして図8は、図7に対応する課金モデル において、情報3が利用者端末2間で移動した場合の概 念図である。本発明においては、前記したように制約4 の付加された情報3は、制約解除キー5が送付されて制 約4が一時的に無効化されても、それは制約解除キー5 が送付された利用者端末2で無効化されただけで、制約 4そのものが情報3からなくなることはない。そのため 例えば図8(a)のように制約4の付いた情報3が、第 1の情報利用者端末2:から第2の情報利用者端末2: に移動した場合、たとえ第1の情報利用者端末2,で制 約4が無効化されていても、第2の情報利用者端末22 においての情報3は、制約4の付加されたものとなる。 そしてこのように情報3が、第1の情報利用者端末21 から第2の情報利用者端末22に移動した場合、移動し たことが第2の情報利用者端末2.から情報提供者サー バ1に送信され、情報提供者サーバ1は制約提供者サー バ80から対価の追加支払いを受けるようにする。すな わち、制約提供者にとって価値のある制約4が新たな情 報利用者端末2こに移動したことは、情報提供業者1が 配信したのと同じ事であり、その分の対価を受けるわけ

【0048】そして図7の(b)の場合と同様図8の(b)において、第2の情報利用者端末2:の情報利用者21が情報3に対して価値を認め、対価の支払いをしたときは、この第2の情報利用者端末2:に情報提供者サーバ1から制約解除キー5を送信し、制約提供者サーバ80には、著作権料などの情報提供者サーバ1における費用を除いた分が還元される。

【0049】この図7、図8の場合のフローチャートを 図9に示す。まずステップ100において、情報利用者 21から情報3の配信の依頼があるかどうかが確認され る。ない場合はステップ101で他の処理を行い、有る 場合はステップ102で情報3に付与する制約4を制約 データベースから抽出し、ステップ103で抽出した制 約4を情報3に付与する。そしてステップ104で制約 4の付与された情報3を情報利用者端末2に送り、ステ ップ105で付与した制約4に相当する対価分を制約提 供サーバ80に課金して、ステップ106で課金情報の 加算結果を記憶部に記憶する。こうして情報利用者端末 2への情報3の配信と制約提供サーバ80への課金処理 が済むと、今度はステップ107で情報利用者端末2か ら制約4の解除の依頼があるかどうかを確認し、ない場 合は処理を終了し、有る場合は、ステップ108で制約 解除キー5を情報利用者端末2へ送る。その結果、ステ ップ109で情報利用者端末2から制約解除キー5の受 信完了の信号があったかどうか確認し、ない場合はステ

ップ110で他の処理をし、有った場合はステップ111で制約解除キー5を送信した情報利用者端末2に対する課金を加算する。そして制約提供サーバに対する課金はステップ112で、情報利用者端末2に対して加算した課金に応じ、著作権料などの情報提供者サーバ1における費用を除いた分を減算する処理を行う。そしてステップ113で加算結果を記憶部に記憶して処理を終了する。

【0050】このようにして情報提供者20が情報利用 者21にとって価値ある情報を配信する際、情報利用者 10 21にとっては価値がないが制約提供者にとって価値の ある制約4を付加して配信し、その配信によって制約提 供者から対価を得ると共に、情報利用者21がその情報 3に対して対価を支払った場合、先に制約提供者から受 けた対価から著作権料などの情報提供者サーバ1におけ る費用を減算した分を還元するようにすることで、情報 提供者20は確実に利益を得ることができる。また配信 する制約4を付加した情報3は、前記したスクランブル などをかけた情報と異なり、情報利用者21は制約4が 付加されてはいるが情報の全てを取得することができ、 その結果情報3の流通を促進でき情報提供者20はより 大きな利益を得ることができる。また制約4は、従来の 暗号化などとは異なり、制約解除キー5によっては単に 無効化されるだけであって制約4が消えるわけではない ので、他の情報利用者に流用させたとしても、他の情報 利用者が制約を気にする場合は最初の情報利用者21と 同じく制約解除キーを取得する必要があり、情報提供者 20の利益が損なわれることがない。なお、制約提供者 サーバ80の情報提供者サーバ1への情報配信に対する 対価の支払いは、制約が情報利用者端末2に配信された 分だけ行えば良く、この課金モデルは従量課金であるか ら、制約提供者サーバ80は対価に応じた広告効果が得 られる。

【0051】以下図10から図17を用いて本発明の概念を説明する。図10は本発明の概念を説明するブロック図、図11は、制約無効化機能6が情報利用者端末2とは独立に存在する場合の概念図、図12、図13は、制約無効化機能6が情報利用者端末2の内部に存在する場合の概念図、図14、図15は制約無効化機能6が情報3自身に存在する場合の概念図、図16、図17は、制約無効化機能、及び制約解除キー取得プログラムを情報3自身に存在する場合の概念図である。

【0052】図中1は情報提供者のサーバ、2、、2、、2、は情報利用者の端末で、これは携帯電話などの携帯用端末、パソコンなどの音楽や映像データ、画像データなどの情報を受信できるものならどのようなものでもよい。3は音楽や映像データ、画像データ、デジタル化した新聞や文献などの情報で、電子情報に代表されるその複製が比較的容易な情報であり、利用者にとって価値があるものは全て含まれる。4はこの情報3に付加50

した制約で、これは広告など、利用者にとって価値のな い情報であり、制約4の形態としては、情報の一部に広 告を位置させるなどして情 報を完全な形とは異なった形 にするものである。なお、点線で示した制約4は、一時 的に制約が無効化されたことを示す。5は制約を無効化 するための制約解除キー、6は制約を無効化する制約無 効化機能、7は制約解除キー5の取得機能で情報提供者 サーバ1より制約解除キー5を取得する機能であり、ネ ットワークを介して取得しても良いし、制約解除キー5 を記憶する記憶媒体を介して取得しても良い。8は制約 4の付加された情報3を受信する機能、9は受信した情 報を人に提供できる形に再生する機能のことであり、例 えば画像再生機能や音声再生機能である。10は情報利 用者端末2の利用者に再生した情報を出力するための部 位のことで、例えば情報3が画像の場合は表示部、印刷 部(プリンタ)などであり、情報3が音の場合は、スピ ーカなどである。図14、図15において11は制約無 効化プログラムで、このプログラムは情報3自身に含ま れ、制約無効化プログラム実行機能12にローディング されて制約4の無効化を行う。図16、図17において 13は制約解除キー取得プログラムで、このプログラム は情報3自身に含まれ、プログラム実行機能14にロー ディングされて制約4の無効化を行う。

【0053】図10において情報3は、前記したように 例えば電子情報などに代表 されるその複製が比較的容易 な情報である。そのため前記したように、この情報は複 製を作成した他の情報利用者に流用することが容易であ るが、情報提供者サーバ1は、情報3に制約4を付加し て提供する。そして付加された制約4は、制約無効化機 能6により一時的に解除される。この制約の一時的解除 は、例えば情報提供者サーバ1より供与される制約解除 キー5を必要とし、供与された制約解除キー5を制約無 効化機能6に入力することにより、制約4の一時的解除 が実行される。なおこの制約解除キー5の供与に際して 情報提供者サーバ1は、情報利用者端末2の個体識別コ ードを確認し、そのコードが一致した場合のみ制約解除 キー5を情報利用者端末2に供与する。また制約無効化 機能6は、同様に情報利用者端末2の個体識別コードを 確認し、そのコードが一致した場合のみ制約4の一時的 解除が実行される。

【0054】この制約無効化機能6は、情報利用者端末2、に含まれる場合もある。つまりここで言う無効化とは、同一の端末内での一時的解除をすることである。無効化により一時的に解除された制約4は、その一時的に解除された情報利用者端末2、のみで有効であり、言い換えれば、取得した情報3を他の情報利用者端末2、2、に移動させる(具体的には、送信処理や転送処理の実行による)と、情報3に付加された制約4の一時的解除が取り消され、よって情報3が情報利用者端末間

21、22、25を移動する場合は、常に情報3に制約

4が付加された状態になる。そのため他の情報利用者 2 、 2 。は、最初の情報利用者 2 。 と同様対価を支払って制約解除キーの取得をしない限り制約のない情報を得られないようになっている。また本発明においては、制約 4 の付加された情報 3 を情報利用者端末 2 。 内に保存して使うだけでなく、サーバからダウンロードした情報 3 を端末内で保存しないで一時利用するストリーミングの場合も応用できる。

【0055】次に、制約無効化機能6について説明する。図11は、制約無効化機能6が情報利用者端末2とは独立に存在する場合の概念図である。この図11において、(a)は制約解除キー5が情報利用者端末2に供与される場合、(b)は直接制約無効化機能(装置)6に供与される場合である。

【0056】この場合は前記図10で説明したのとほぼ 同様であり、まず図11 (a) においては、情報提供者 サーバ1は情報3に制約4を付加して情報利用者端末2 に配信し、情報利用者端末2側から情報3に対する対価 が支払われた場合は制約解除キー5を情報利用者端末2 に送る。そして情報利用者端末2からこの制約解除キー 5が制約無効化機能(装置) 6に送られ、情報3に付加 された制約4は一時的に無効化される。そのため情報利 用者端末2は、制約4が一時的に無効化された情報3を 視聴できる。また、図11(b)の場合は、情報利用者 端末2側から情報3に対する対価が支払われた場合、制 約解除キー5を直接制約無効化機能(装置)6に送り、 情報3に付加された制約4は一時的に無効化される。そ のため情報利用者端末2は、制約4が一時的に無効化さ れた情報3を視聴できる。なおこの制約解除キー5の供 与に際して情報提供者サーバ1は、前記したように情報 30 利用者端末2の個体識別コードを確認し、そのコードが 一致した場合のみ制約解除キー5を情報利用者端末2、 または制約無効化装置6に供与する。また制約無効化機 能6は、同様に情報利用者端末2の個体識別コードを確 認し、そのコードが一致した場合のみ制約4の一時的解 除が実行される。

【0057】図12、図13は、制約無効化機能6が情報利用者端末2の内部に存在する場合の概念図である。この図12と図13の差異は、図13においては情報3に付加した制約4を無効化しない場合でも、情報利用者 4021に出力できるようになっている点である。この両図においては、ブロックそのものは同一なので一緒に説明する。

【0058】情報提供者サーバ1は、情報3に制約4を付加して情報利用者端末2に配信し、情報利用者端末2側から情報3に対する対価が支払われた場合は、制約解除キー5を情報利用者端末2に送る。するとその制約解除キー5は、制約解除取得機能7で取得され、制約無効化機能6に与えられて送られてきた情報3に付加されている制約4を一時的に無効化する。そしてその情報3は50

情報利用機能9で再生され、マンマシン出力機能10で 情報利用者21に出力される。そのため情報利用者21 は、制約4が一時的に無効化された情報3を視聴でき る。なお図13において制約の無効化が必要ない場合 は、情報受信機能8から情報3が直接情報利用機能9に 送られ、制約4がある状態のまま情報利用者21に提供 される。なおこの制約解除キー5の供与に際して情報提 供者サーバ1は、前記したように情報利用者端末2の個 体職別コードを確認し、そのコードが一致した場合のみ 制約解除キー5を情報利用者端末2に供与する。

【0059】図14、図15は、制約無効化機能6が情報3自身に存在する場合の概念図である。この図14と図15の差異は、図15においては情報3に付加した制約4を無効化しない場合でも、情報利用者21に出力できるようになっている点である。この両図においても、ブロックそのものは同一なので一緒に説明する。11は制約無効化プログラムで、このプログラムは情報3自身に含まれ、制約無効化プログラム実行機能12にローディングされて制約4の無効化を行う。具体的な実現手段には、情報3をJavaエージェントによって作成する方法がある。この場合は、制約4の無効化プログラム11を情報3に付与し、プログラム実行機能を情報利用者端末2に持たせることになる。

【0060】情報提供者サーバ1は、情報3に制約4、 制約無効化プログラム11を付加して情報利用者端末2 に配信し、情報利用者端末 2 側から情報 3 に対する対価 が支払われた場合は制約解除キー5を情報利用者端末2 に送る。するとその制約解除キー5は制約解除キー取得 機能7で取得され、制約無効化プログラム実行機能12 に与えられ、情報に付加されて送られてきた制約無効化 プログラム11が働き、情報3に付加されている制約4 を一時的に無効化する。そしてその情報3は情報利用機 能9で再生され、マンマシン出力機能10で情報利用者 21に出力される。そのため情報利用者21は、制約4 が一時的に無効化された情報3を視聴できる。なお図1 5において制約の無効化が必要ない場合は、情報受信機 能8から情報3が直接情報利用機能9に送られ、制約4 がある状態のまま情報利用者21に提供される。 なおこ の制約解除キー5の供与に際して情報提供者サーバ1 は、前記したように情報利用者端末2の個体識別コード を確認し、そのコードが一致した場合のみ制約解除キー 5を情報利用者端末2、または制約無効化装置6に供与 する。

【0061】図16、図17は、制約無効化機能、及び制約解除キー取得プログラムを情報3自身に存在する場合の概念図である。この図16と図17の差異は、図17においては情報3に付加した制約4を無効化しない場合でも、情報利用者21に出力できるようになっている点である。この両図においては、ブロックそのものは同一なので一緒に説明する。13は制約解除キー取得プロ

グラムで、このプログラムは情報3自身に含まれ、プログラム実行機能14にローディングされて制約4の無効化を行う。具体的な実現手段には、情報3をJavaエージェントによって作成する方法がある。この場合は、制約4の無効化プログラム11と制約解除キー取得プログラム13を情報3に付与し、プログラム実行機能を情報利用者端末2に持たせることになる。

【0062】情報提供者サーバ1は、情報3に制約4、 制約無効化プログラム11、制約解除キー取得プログラ ム13を付加して情報利用者端末2に配信し、制約無効 10 化プログラム11、制約解除キー取得プログラム13は プログラム実行機能14にローディングされる。情報利 用者端末2側から情報3に対する対価が支払われた場 合、制約解除キー5を情報利用者端末2に送る。すると その制約解除キー5は、情報3に含まれ、プログラム実 行機能14にローディングされた制約解除キー取得プロ グラム13で取得され、さらに制約無効化プログラム1 1が動作して送られてきた情報3に付加されている制約 4を一時的に無効化する。そしてその情報3は、情報利 用機能9で再生され、マンマシン出力機能10で情報利 用者21に出力される。そのため情報利用者21は、制 約4が一時的に無効化された情報3を視聴できる。なお 図17においては、制約の無効化が必要ない場合は、情 報受信機能8から情報3が直接情報利用機能9に送ら れ、制約4がある状態のまま情報利用者21に提供され る。なおこの制約解除キー5の供与に際して情報提供者 サーバ1は、前記したように情報利用者端末2の個体識 別コードを確認し、そのコードが一致した場合のみ制約 解除キー5を情報利用者端末2、または制約無効化装置 6に供与する。

【0063】このようにすることにより、利用者が制約解除キーを取得してもその制約解除キーは利用者端末でのみ有効なため、情報を他の情報利用者に流用した場合は無効化が取り消されて再び制約が加味された状態になる。そのため従来のように制約無しの情報が流通するということがなくなり、情報提供者の権益が守られる。また、本発明における情報は、制約が付加されているだけで内容が見えないわけではなく、そのため、情報利用者は情報の内容を確認することができ、情報の流通化を進めることができる。

【0064】以下本発明の情報配信システムをブロック図に従って説明するが、その前に本発明を映画と音楽の配信に適用した場合の具体例を図36、図37に従って説明する。図36は本発明を映画の配信に適用した場合の具体例であり、まず情報利用者からの要求により、図36(a)のように映画の配信メニューを配信する。そして情報利用者端末から「1.配信」が選択された場合、(b)のように配信できる映画の題名を表示する。なおこの例では、リスト上に4つの映画名を示したが、これだけに限らないことは自明である。そして情報利用50

者が、例えば「4. ○○○○○」を選ぶと、その映画が (c) のように配信され、同時に制約として画面の一部 に400で示したような広告が表示される。そして

(d) のように映画の上映が終了すると、同時に「1. もう一度見る」か「2. 制約を解除して保存する」かを訪ねる画面が表示される。そして情報利用者が、「2. 制約を解除して保存する」を選択すると、(e) において制約解除に費用がかかる旨が表示され、それにも情報利用者が同意すると、(f) において制約が解除されて情報利用者端末に映画が保存される。なお、この制約解除と保存には、前記したように情報利用者端末の個体識別コードが確認され、それが一致した場合のみこの処理が行われる。

【0065】図37は本発明を音楽の配信に適用した場 合の具体例であり、この場合は例えば携帯電話で配信を 受ける場合を例に取る。まず情報利用者からの要求によ り、図37(a)のように音楽の配信メニューを配信す る。そして情報利用者端末から「1.配信」が選択され た場合、(b)のように配信できる音楽の題名を表示す る。なおこの例では、リスト上に4つの楽曲を示した が、これだけに限らないことは自明である。そして情報 利用者が、例えば「 $1. \triangle \triangle \triangle \triangle \triangle$ 」を選ぶと、その音 楽が(c)のように配信されて情報利用者端末、すなわ ちこの場合は携帯電話にダウンロードされ、それが終了 すると(d)のようにダウンロード完了が表示される。 そして「再生」を指示すると、(e)のように希望した 「△△△△」が演奏され、同時に制約として画面の一 部に401で示したような広告が表示される。そして再 生が終了すると、(f)のようにそれが表示されると共 に「1. もう一度聴く」か「2. 制約を解除して保存す る」かを訪ねる画面が表示される。そして情報利用者 が、「2.制約を解除して保存する」を選択すると、

(g) において制約解除に費用がかかる旨が表示され、それにも情報利用者が同意すると、(h) において制約が解除される。なお、この制約解除と保存には、前記したように情報利用者端末の個体識別コード(この場合は携帯電話の電話番号など)が確認され、それが一致した場合のみこの処理が行われる。

【0066】図18は、本発明の情報配信システムの概略プロック図である。図中1は以上説明してきた情報提供者サーバ、2は情報利用者端末、3は制約付情報、4は制約データ、80は制約提供者サーバ、120はインターネット、イントラネット、WAN(広域情報通信網)など制約提供者サーバ80、及び通信事業者の有するネットワーク接続サーバ121との間を仲介する情報データを送出可能な汎用ネットワーク、121は汎用ネットワーク120(情報提供者サーバ80)に情報利用者端末2が接続するための仲介処理をするサーバであり、JAVA(登録商標)エージェントなどを使うことができる。この図18のシステム例においては、制約デ

ータは、制約提供者サーバ80から供給される場合を示したが、情報提供者サーバ1に制約データを有する構成でも全く同様である。

【0067】このように構成したシステムにおいては以 上説明してきたように、広告などの情報利用者21にと っての価値はないが、制約データ提供者にとっては利用 者に配信することに価値のあるデータを提供する制約提 供者サーバ80からの制約データ4を、情報利用者21 にとって価値のある情報3に情報提供者サーバ1で付加 し、汎用ネットワーク120を介してネットワーク接続 10 サーバ121に送り、さらに情報利用者端末2,に送り 出す。そして情報利用者21が、送られてきた情報3に 価値23を認めて対価の支払いに同意し、それを情報提 供者サーバ 1 に伝えると、制約 4 を解除する 制約解除キ ー5が情報提供者サーバ1から情報利用者端末2に送ら れ、制約4が一時的に解除されて無効化され、情報3を 情報利用者21が視聴することができる。そしてこの情 報を他の情報利用者21の端末22、23に送ると、制 約の一時解除(無効化)が停止され、制約データの付加 したデータとして送られる。そのため他の情報利用者 2 1は、送られた情報3に価値を認めた場合は、最初の情 報利用者21と同様対価22を支払って制約解除キー5 を取得することになる。

【0068】図19、図20は、図18における情報提 供者サーバ1と制約提供者サーバ80の機能ブロック図 である。図中1は情報提供者のサーバ、2は情報利用者 の端末、3は情報、4は制約、80は制約提供者サー バ、130は情報利用者21にとって価値のある情報を 生成する情報生成機能、131はその情報元データベー ス、132は情報利用者からの情報配信の依頼を受け、 必要な情報を情報元データベース131から抽出する情 報抽出機能、133は制約4の生成機能、134は制約 4のデータベース、135は情報3に制約4を付加する 制約付与機能、136は制約4の付加された情報を出力 する機能で、必要に応じて前記制約無効化プログラム1 1、制約解除キー取得プログラム13などを付加する機 能を持つ。図20における137は制約提供者サーバ8 0の制約4の生成機能、138は制約4のデータベー ス、139は情報3に付加する制約3を制約データベー ス138から選択抽出する制約抽出機能、140は抽出 40 された制約4を送出する制約送信機能、141は制約提 供者サーバ80から送られてきた制約データを受信する 制約受信機能である。

【0069】図3に示した制約4が価値のない情報41の場合、制約4が複数存在することが多い。そのためこの図19、図20に示した実施例では、こういった複数の制約4をデータベース134に蓄え、必要に応じて送出する情報3に付加する。先ず図19の場合について説明すると、前記図6のフローチャートで説明したように、ステップ70において情報利用者21から情報3の 50

配信の依頼があるかどうかが確認され、依頼が有った場合はステップ72で情報生成機能130の情報元データベース131から要求のあった情報を情報抽出機能132で抽出し、同時に制約データベース134から付加する制約を選んで制約付与機能135で情報3に付加し、情報出力機能136で図18に示した汎用ネットワーク120、ネットワーク接続サーバ121を通して情報利用者端末2に送る。以下は前配図6で説明したとおりで

【0070】図20の場合制約提供者サーバ80は、複 数ある制約データから情報提供者サーバにおける情報3 に付加する制約データを予め決め、制約送信機能140 を通して制約提供者サーバ1に送っておく。 情報提供者 サーバ1では、送られてきた制約データを制約受信機能 141で受信し、制約データベース134に保存する。 そして前記図9に示したフローチャートで説明したよう に、まずステップ100において情報利用者21から情 報3の配信の依頼があるかどうかが確認され、依頼が有 った場合はステップ102で情報生成機能130の情報 元データベース131から要求のあった情報を情報抽出 機能132で抽出すると共に、制約データベース134 から要求のあった情報3に付加する制約4を読み出し、 ステップ103で制約付与機能135を用いて情報3に 付加する。そしてステップ104で制約4の付与された 情報3を情報出力機能136で図18に示した汎用ネッ トワーク120、ネットワーク接続サーバ121を通し て情報利用者端末2に送る。以下は前記図9で説明した とおりである。

【0071】図21から図23は、図21が以上説明し てきた情報提供者サーバ1、図22が制約提供者サーバ 80、図23が情報利用者端末2のハードプロック図で ある。図21において、150のサーバ操作者と記した のは、情報提供者サーバ1を管理する者であり、サーバ と種々のやりとりを実行する。151はサーバがサーバ 管理とやりとりをするためのマンマシン(MM)入出力 機能を持つ部位で、入力装置としては、例えばキーボー ド、テンキー、マウスなどが該当し、操作者の入力がシ ステムに対 して情報を伝達するものならその種類は問わ ず、出力装置としてはディスプレイ、プリンタなどが該 当し、システムから操作者に対して情報を伝達できるも のならその種類は問わない。152は各機能を駆動、処 理するための演算部、153は情報提供者サーバ1の利 用目的を達成するために必要なプログラムを格納するプ ログラム部で、オペレーティングシステム(OS)もこ こに含まれる。154は情報利用者21からの要求に応 じて利用者の有する情報端末2の認証、ネットワークと の認証を行い、制約解除キー5の発行を行う解除キー発 行部、155は汎用ネットワーク120との通信を制御 する通信部、156は様々なデータ構造とデータ実体と を管理するデータベース管理部、157は情報提供者サ

ーバ1の利用目的を達成するために必要な情報データ3 と制約データ4を合成するプログラム、158は情報利 用者21に配布する情報3のデータベース、159は制 約データ4のデータベース、160は情報3と制約デー タ4をどの情報利用者端末2に配信し、どの制約解除キ - 5をいつ、いくつ配信したかを記憶する配信情報デー タベース、161は上記以外のアプリケーションプログ ラムなどのプログラムである。

【0072】図22において、170のサーバ操作者と 記したのは、制約提供者サーバ80を管理する者であ り、サーバと種々のやりとりを実行する。171はサー バがサーバ管理とやりとりをするための入出力機能を持 つ部位で、入力装置としては、例えばキーボード、テン キー、マウスなどが該当し、操作者の入力がシステムに 対して情報を伝達するものならその種類は問わず、出力 装置としてはディスプレイ、プリンタなどが該当し、シ ステムから操作者に対して情報を伝達できるものならそ の種類は問わない。172は各機能を駆動、処理するた めの演算部、173は情報提供者サーバ1の利用目的を 達成するために必要なプログラムを格納するプログラム 20 部で、オペレーティングシステム (OS) もここに含ま れる。175は汎用ネットワーク120との通信を制御 する通信部、176は様々なデータ構造とデータ実体と を管理するデータベース管理部、177は制約提供者サ ーバ80の利用目的を達成するために必要なプログラ ム、179は制約データ4のデータベース、180は上 記以外のアプリケーションプログラムなどのプログラム である。

【0073】図23において、190の端末利用者と記 したのは、情報利用者端末2を管理する者であり、サー 30 バと種々のやりとりを実行する。191は端末が端末利 用者とやりとりをするための入出力機能を持つ部位で、 入力装置としては、例えばキーボード、テンキー、マウ スなどが該当し、操作者の入力がシステムに対して情報 を伝達するものならその種類は問わず、出力装置として はディスプレイ、プリンタなどが該当し、システムから 操作者に対して情報を伝達できるものならその種類は問 わない。192は各機能を駆動、処理するための演算 部、193は情報利用者端末2の利用目的を達成するた めに必要なプログラムを格納するプログラム部で、オペ 40 レーティングシステム (OS) もここに含まれる。19 4は情報3と制約データ4とから、情報データ3のみを 取り出すために必要な制約解除キー5を解読する制約解 除キー解読部、195は汎用ネットワーク120との通 信を制御する通信部、196は様々なデータ構造とデー タ実体とを管理するデータベース管理部、197は情報 利用者端末2の利用目的を達成するために必要なプログ ラム、198は利用者にとって価値のない情報(制約デ ータ4)と価値のある情報3の両方が含まれている一体 型データのデータベース、199は制約データ4と価値 50

のある情報3の両方が含まれている一体型データベース 198から情報データ3のみを取り出すための制約解除 キー5のデータベース、200は上記以外のアプリケー ションプログラムなどのプログラムである。

【0074】図24は、情報3と制約データ4を一体と して送出するときのデータのイメージを図にしたもので ある。図24において210は情報3、制約データ4、 制約解除キー取得プログラム13、その他のプログラム 211からなるキャリアで、このキャリアには、制約デ ータ4、情報データ3の実行順序を決めるプログラム、 制約データ4、情報データ3の実行する、しないを制御 するプログラムの2つのプログラムが必須プログラムと して含まれ、そのほかに制約データ4、情報データ3を 表示、再生などを行う実行プログラムが含まれるが、こ れはキャリア以外でも良い。制約解除キー5はこのキャ リアの中には含ませない。 本発明における情報提供者 2 0が提供するデータは、このようなプログラム+データ という塊であり、これをエージェントとして一体型でバ ラバラにできないようにして配信する。このようにする ことで、制約データ4は必ず情報3と一緒に移動するこ とになる。なおこのキャリアは、(a)のように制約デ ータ4、情報データ3をそれぞれ1つずつ有して配信さ れるものと、(b)のように複数の制約データ4と情報 データ3を含むものがある。この(b)のように複数の データを含むものは、制約データ4は共通でも良く、ま た実行順序はキャリアのプログラムで決められるのでは め込む順序は重要ではない。

【0075】図25は、情報3と制約データ4を実行す るときのイメージを図にしたものである。図中220は Javaバーチャルマシンであり、Javaプログラム を実行する実行環境である。これは一般にはソフトウェ アであるが、ハードウェアで実現しても良い。221は オペレーションソフト、222はハードウェア、223 は情報3、制約データ4、実行(再生)モジュールやそ の他のデータ、プログラムからなる図24で説明したキ ャリア、224はキャリアとは別の実行(再生)モジュ ール、225はJava以外のネイティブOS上に置か れた別の実行(再生)機能である。なお、この図25に おいて、(a) はキャリア 2 2 3 に実行 (再生) モジュ ールを持たせた場合、(b)はJava上に別の実行 (再生)機能があり、キャリアには持たせない場合、

(c) Java以外のネイティブOS上に置かれた別の 実行(再生)機能の場合である。

【0076】図26は、キャリアがJavaモバイルエ ージェントとして他の端末に移動する場合のイメージを 図にしたものである。すなわちキャリア223はJav a上にあり、Javaモバイルエージェントとして情報 利用者端末 21 から 22 へ移動できる。しかし制約解除 キー5は、前記したようにキャリア223の中に含まれ ないため、エージェントと一緒には移動できない。その

ため、他の情報利用者端末2.は、制約無効化を実施することはできず、情報3が必要な場合は対価を支払って制約解除キー5を取得する必要がある。

【0077】図27は、キャリアをサーバからダウンロードして端末内に保存しないで一時利用するストリーミングへの応用イメージを示したものである。この図27において(a)はストリーミングの状態を表し、この状態ではデータをバッファに読み込んだ時点で再生を開始し、データの保存を行わない。(b)はストリーミングを解除し、制約4の解除の有無を保存時に選択するもので、上は制約の解除、下は解除なしである。(c)は保存状態を示し、上のキャリアの制約データ4は一時無効化されている。

【0078】図28は、情報提供者サーバ1の機能ブロ ック図である。図中230は要求された情報3を情報元 データベース131から情報データ3として抽出する情 報抽出部で、前記図20における情報抽出機能132に 相当する。231は情報取得要求受信部234の要求に 基づき、情報プログラム(キャリア)に制約データベー ス134から抽出した制約データ4と、情報抽出部23 0により抽出された情報データをキャリアにはめ込む制 約付与部で、前記図20における制約付与機能135に 相当する。232は情報取得要求を発行した情報利用者 端末2へ、情報プログラム(キャリア)を配信する情報 プログラム配信部であり、前記図20における情報出力 機能136に相当する。233は情報プログラム配信部 232によって送った情報プログラム(キャリア)の種 類と数等を保存する情報配信記憶部、234は情報利用 者端末2から情報取得要求を受信し、要求された情報に 対応する情報プログラム (キャリア) の生成を制約付与 30 部231に要求する情報取得要求受信部、235は情報 配信及び制約解除キー5の配信の対象となる情報利用者 端末のアドレス登録を行う配信アドレス登録部で、登録 対象となるアドレスは情報利用者端末2がネットワーク 上で定まるIDにより行う。例えばインターネットの場 合は、IPアドレスがこれに相当する。236は配信ア ドレス登録部235によって登録された情報利用者端末 2のアドレスを記憶する配信アドレス記憶部、237は 情報利用者端末2から制約解除キー5の取得要求を受信 し、要求された情報プログラム (キャリア) に対応する 40 制約解除キー5の生成を制約解除キー作成部238に要 求する制約解除キー取得要求受信部、238は制約解除 キー取得要求受信部237の要求に基づき、制約解除キ ーを作成する制約解除キー作成部、239は制約解除キ 一取得要求を発行した情報利用者端末2へ制約解除キー を配信する制約解除キー送信部、240は制約解除キー 送信部239によって送った制約解除キーの種類と数等 を保存する制約解除キー配信記憶部である。

【0079】図29は、制約提供者サーバ80の機能ブロック図である。図中250は情報提供者サーバ1、も 50

しくはそれ以外の外部から制約取得要求を受信し、要求 された制約4に対応する制約データの生成を制約抽出部 253へ要求する制約取得要求受信部、251は制約配 信の対象となる情報提供者サーバ1のアドレス登録を行 う配信アドレス登録部で、 登録対象となるアドレスは情 報利用者端末2がネットワーク上で定まるIDにより行 う。例えばインターネットの場合は、IPアドレスがこ れに相当する。252は配信アドレス登録部251によ って登録された情報提供者サーバ1のアドレスを記憶す る配信アドレス記憶部、253は要求された制約4を、 制約元データベース138から制約データ4として抽出 する制約抽出部で、図20の制約抽出機能139に相当 する。254は制約取得要求の対象となる情報提供者サ ーバ1へ制約データ4を送信する制約送信部で、図20 の制約送信機能140に相当する。255は制約送信部 254によって送った制約データ4の種類と数等を記憶 する制約送信記憶部である。

【0080】図30は情報利用者端末2の機能ブロック 図である。図中260はマンマシン入力部の入力(情報 3の要求行為) に対応する制約解除キー5の配信要求 を、情報提供者サーバ1へ送信する制約解除キー取得要 求送信部、261は要求した制約解除キーを情報提供者 サーバ1より受信する制約解除キー受信部、262は制 約解除キー受信部261により受信した制約解除キー5 の種類と数などを記憶する制約解除キー記憶部、269 はマンマシン入力部の入力(情報3の要求行為)に対応 する情報プログラム (キャリア) の配信要求を情報提供 者サーバ1へ送信する情報取得要求送信部、264は要 求した情報プログラム(キャリア)を情報提供者サーバ 1より受信するキャリア受信部で、図17における情報 受信機能8に相当する。265はキャリア受信部264 により受信した情報プログラム(キャリア)を起動する キャリア起動部で、図17におけるプログラム実行機能 14に相当する。つまり、図25ではプログラムの実行 機能は別の場所にあっても良いとされている。なぜな ら、実装ではキャリア若しくは実行(再生)モジュール プログラム実行機能があり、端末にはそれらのプログラ ムを起動する機能さえあればよいからである。266は キャリア受信部264により受信した情報プログラム (キャリア) の種類と数などを記憶するキャリア記憶 部、267は情報受信先となる情報利用者端末2のアド レス登録を行う受信アドレス登録部で、登録対象となる アドレスは情報利用者端末 2 がネットワーク上で定まる IDにより行う。例えばインターネットの場合は、IP アドレスがこれに相当する。268は受信アドレス登録 部267によって登録された情報利用者端末2のアドレ スを記憶する受信アドレス記憶部である。

【0081】図31はキャリアの機能ブロック図である。図中270は情報利用者端末2により取得された制約解除キー5を受取る制約取得キー受取り部で、図24

における制約解除キー取得プログラム13に相当する。 この受取り部とは情報利用者端末2で受信されている制 約解除キー5を一時的に用いることをいい、情報プログ ラムであるキャリアに制約解除キー5を記憶しないこと により、図10に示す無効化が実現される。271は制 約取得キー受取り部270によって受取った制約解除キ -5を用いて同一端末内のみで有効な制約解除を実行す る制約無効化部で図24の制約無効化プログラム11に 相当する。実際にはこの無効化部とは、取得した制約解 除キー5と端末 I Dを用いてそのキーが有効かどうかを 10 判断することである。272はもともとキャリアに記憶 されるデータの実行順序とデータ実行可否判断部273 による判断結果に基づいて、各データの実行順序を決定 するデータ実行順序決定部で、これによって図3に示す 制約の一時解除が実現する。273は制約無効化部27 1により制約が解除されたかどうかの判断結果に基づい て各データ毎に実行するか否かを判断し、その判断結果 をデータ実行部274に渡すデータ実行可否判断部、2 74は図17に示す情報利用機能9に相当し、図25に 示す実行(再生)モジュールに相当するデータ実行部 で、具体的にはデータの再生機(音楽情報であれば音楽 プレーヤー、ビデオであればビデオ再生機などで)であ る。また図25に示すように、この部位はキャリアにな くてもJavaVM220上、若しくはOS221上に 存在していてもよい。

【0082】図32は、以上述べてきた制約提供者サーバ80の演算部172と、情報提供者サーバ1の演算部152の制約送信に関するフローチャートであり、以下これを図20の情報提供者サーバ1の機能ブロック図、図29の制約提供者サーバ80の機能ブロック図を用いて説明する。

【0083】まず図32のステップ300で、外部より 制約取得要求が来たかどうかを確認する。この確認は、 図22の汎用ネットワーク120から通信部175を経 由して演算部172に制約取得要求が来ているかどうか を確認して行う。要求が来ていなければ、ステップ30 1で他の処理を行う。そしてこの制約取得要求が来てい る場合は、図29の制約取得要求受信部250がこれを 受信し、要求された制約に対応する制約データ4の生成 40 をステップ302で制約抽出部253に対して行う。す ると制約抽出部253は、図20の制約元データベース 138から対応する制約データを抽出し、ステップ30 3で制約送信機能140(図29においては制約送信部 254)によって情報提供者サーバ1へ送る。すると情 報提供者サーバ1は、ステップ305でこれを図20の 制約受信機能141で受け、制約データベース134に 記憶する。一方制約提供者サーバ80は、ステップ30 4 で送信した制約データ 4 の種類と数などを制約元デー タベース138、すなわち図29の制約送信機億部25

5に記憶し、処理を終了する。

【0084】図33は情報提供者サーバ1からのキャリア配信、すなわち情報3の情報利用者端末2への配信のフローチャートである。以下これを図20の情報提供者サーバ1の機能ブロック図、図28の情報提供者サーバ1の機能ブロック図、図30の情報利用者端末2の機能ブロック図を用いて説明する。

【0085】まず図33のステップ310で、図23の MM入出力部191より情報取得、すなわちキャリア配 信の要求が来たかどうかが確認される。要求が来ていな ければステップ311で他の処理を行い、要求があると 図23の情報利用者端末2の演算部192が、図30の 情報取得要求送信部263に指示してキャリア配信の要 求を図23の通信部195を経由してネットワーク接続 サーバ121、汎用ネットワーク120を経由して情報 提供者サーバ1に送出する。するとステップ312で情 報提供者サーバ1は、図28の情報取得要求受信部23 4でこの要求を受信し、要求された情報に対する情報プ ログラム(キャリア)の生成を情報抽出部230、制約 付与部231に要求する。そのため情報抽出部230 は、図20の情報生成機能130の情報元データベース 131から抽出し、制約付与機能135に送る。一方制 約付与部231は、ステップ313で図20の制約デー タベース134から要求された制約データ4を抽出し、 制約付与機能135に送ってこれを情報データ3と共に キャリアにはめ込む。そしてステップ314で、図28 の情報プログラム配信部232が情報取得要求を出した 情報利用者端末2へ情報プログラム(キャリア)を送信 する。送られた情報利用者端末2は、図30のキャリア 受信部264でこのキャリアを受け、キャリア記憶部2 66に記憶する。一方情報提供者サーバ1は、ステップ 315で情報配信記憶部233が送った情報プログラム (キャリア) の種類と数等を記憶して処理を終了する。 【0086】図34は、制約解除に関するフローチャー

【0086】図34は、制約解除に関するフローチャートである。以下これを図20の情報提供者サーバ1の機能ブロック図、図28の情報提供者サーバ1の機能ブロック図、図30の情報利用者端末2の機能ブロック図を用いて説明する。

【0087】まず図34のステップ320で、図23の MM入出力部191より制約解除の要求が来たかどうかが確認される。要求が来ていなければステップ321で他の処理を行い、要求があると図23の情報利用者端末2の演算部192が、ステップ322で制約解除に伴う対価の支払い発生を図23のMM入出力部191に出力し、ステップ323で確認を求める。そしてMM入出力部191に対価支払いOKの入力がない場合は、ステップ234で制約解除できない旨をMM入出力部191に出力する。そしてOKがでると、図30の制約解除キー取得要求送信部260が制約解除キーの配信要求を情報提供者サーバ1に送る。すると情報提供者サーバ1は、

られてきた広告(制約データ4)を制約受信機能141 で受信し、制約データベース134に保存する。そして 前記図9に示したフローチャートで説明したように、ま ずステップ100において情報利用者21から番組(情 報3) の配信の依頼があるかどうかが確認され、依頼が 有った場合はステップ102で番組(コンテンツ)制作 機能(情報生成機能)130の情報元データベース13 1から要求のあった番組(情報)を情報抽出機能132 で抽出すると共に、プロダクション(番組構成)機能3

(情報3) に付加する広告(制約4)を読み出し、ステ ップ103で制約付与機能135を用いて番組(情報 3) に付加し、必要に応じて前記制約無効化プログラム 11、制約解除キー取得プログラム13などを付加す る。そしてステップ104で広告(制約4)の付与され た番組(情報3)を放送機能(情報出力機能136)で 情報利用者端末2に送り出す。以下は前記図9で説明し たとおりである。

30で制約データベース134から要求のあった番組

[0091]

【発明の効果】以上種々述べてきたように本発明によれ ば、利用者が情報に価値を認めて対価の支払いに同意 し、制約解除キーを取得した場合、その制約解除キーは 情報利用者端末の個体識別コードを確認するため対価を 支払った情報利用者端末でのみ有効であり、他の情報利 用者端末には移動しないため、情報を他の情報利用者に 流用した場合は無効化が取り消されて再び制約が加味さ れた状態になる。そのため従来のように制約無しの情報 が流通するということがなくなり、情報提供者の権益が 守られる。また、本発明における情報は、制約が付加さ れているだけで内容が見えないわけではなく、そのた め、情報利用者は情報の内容を確認することができ、情 報の流通化を進めることができる。また本発明において は、前記したように制約データは制約データ提供者にと って価値のあるデータであり、そのため情報提供者は制 約データ提供者から対価を受けることが可能となり、情 報提供者は大きな利益を得ることができる。

【図面の簡単な説明】

【図7】

「価値」を有する「情報」を説明するための 【図1】 概念図である。

「価値」から生じる「権利」を説明するため 【図2】 の概念図である。

「価値」のない「情報」を「制約」とする場 【図3】 合を説明する概念図である。

「価値」のない「情報」に対する「情報利用 【図4】 者」の判断を説明するフロー図である。

本発明における課金モデルを説明するための 【図5】 概念図である。

「情報」送信に関する課金処理を実行する 【図6】 「情報提供サーバ」の動作のフローチャートである。 本発明における課金モデルを説明するための

ステップ325でこれを図28の制約解除キー取得要求 受信部237で受け、要求された情報プログラム(キャ リア) に対応する制約解除キーの生成を制約解除キー作 成部238に要求して対応する制約解除キーを作成す る。そしてステップ326で制約解除キー送信部289 が、送信対象となる情報利用者端末2个作成した制約解 除キーを送信する。送られた情報利用者端末2は、ステ ップ328で図30の制約解除キー受信部261で受信 し、制約解除キー記憶部262に記憶する。一方情報提 供者サーバ1は、ステップ327で送信した制約解除キ 10 ーの種類と数等を制約解除キー配信記憶部240に記憶 し、処理を終了する。

【0088】図35は、本発明をデジタル放送業界へ適 用した場合のブロック図である。この例では、これまで 説明してきた情報提供者サーバ1が放送局に相当する場 合で、情報利用者端末2としては、セット・トップ・ボ ックス (STB) と呼ばれ、双方向マルチメディア通信 サービス(インタラクティブ・テレビ)を利用する際に 必要な家庭用通信端末を想定している。このセット・ト ップ・ボックスは、電話会社やCATV会社のセンター 20 に設置されたビデオサーバなどとの通信機能を持つほ か、映像信号の受信・変換機能を備える。

【0089】図35においては、今まで説明してきた情 報提供者サーバ1が放送局に相当し、制約提供者サーバ 80がCM(広告)制作会社に相当する。そして、情報 利用者21にとって価値のある情報を生成する情報生成 機能130は、放送局(情報提供者サーバ1)における 番組(コンテンツ)制作機能に、CM(広告)制作会社 (制約提供者サーバ) 80から送られてきた CM (広 告)を制約受信機能141で受けて制約データベース1 34に記憶し、番組(コンテンツ)制作機能130で作 られたコンテンツに加える制約付与機能135などがプ ロダクション(番組構成)機能330に、情報出力機能 136が放送機能にそれぞれ相当する。その他のブロッ クは、131が番組(情報3)を記憶する情報元データ ベース、132は情報利用者からの情報配信の依頼を受 け、必要な番組(情報3)を情報元データベース131

から抽出する情報抽出機能、134は制約(広告)4の データベース、137はCM(広告)制作会社80にお ける制約(広告)4の生成機能、138は制約(広告) 4のデータベース、139は番組(情報3)に付加する 広告(制約3)を制約データベース138から選択抽出 する制約抽出機能、140は抽出された制約4を送出す る制約送信機能である。

【0090】そしてCM(広告)制作会社(制約提供者 サーバ)80は、複数ある広告(制約データ4)から放 送局(情報提供者サーバ)1における番組(情報3)に 付加する広告(制約データ4)を予め決め、制約送信機 能140を通して放送局(情報提供者サーバ)1に送っ ておく。そして放送局(情報提供者サーバ) 1では、送 50 概念図である。

【図8】 本発明における課金モデルで情報が端末間移動した場合を説明するための概念図である。

【図9】 「情報」送信に関する課金処理を実行する 「情報提供サーバ」の動作のフローチャートである。

【図10】 本発明における「情報」を保護する「制約」を説明するための概念図である。

【図11】 「制約無効化機能」が「情報利用端末」とは独立して存在する場合を説明する概念図である。

【図12】 「制約無効化機能」が「情報利用端末」の 10 内部に存在する場合を説明する概念図である。

【図13】 「制約無効化機能」が「情報利用端末」の内部に存在する場合を説明する概念図である。

【図14】 「制約無効化機能」が「情報」自身に存在する場合を説明する概念図である。

【図15】 「制約無効化機能」が「情報」自身に存在する場合を説明する概念図である。

【図16】 「制約無効化機能」が「情報」自身に存在する場合を説明する概念図である。

【図17】 「制約無効化機能」が「情報」自身に存在 20 する場合を説明する概念図である。

【図18】 本発明のネットワーク構成図である。

【図19】 「情報提供者サーバ」の機能ブロック図である。

【図20】 「情報提供者サーバ」の機能ブロック図である。

【図21】 本発明の「情報提供者サーバ」のハードブロック図である。

【図22】 本発明の「制約提供者サーバ」のハードブロック図である。

【図23】 本発明の「情報利用者端末」のハードブロック図である。

【図24】 「情報+制約データ」のイメージ図であ \*

\* る。

【図25】 「情報+制約データ」の実装例のイメージ 図である。

【図26】 「情報+制約データ」のJavaモバイルエージェントを用いた場合の実装例のイメージ図である。

【図27】 本発明をストリーミングへ応用した場合の イメージ図である。

【図28】 情報提供者サーバの機能ブロック図である。

【図29】 制約提供者サーバの機能ブロック図である

【図30】 情報利用者端末の機能プロック図である。

【図31】 キャリアの機能ブロック図である。

【図32】 制約送信に関わるフローチャートである。

【図33】 キャリア配信に関わるフローチャートである。

【図34】 制約解除に関わるフローチャートである。

【図35】 本発明をデジタル放送業界へ適用した場合のブロック図である。

【図36】 本発明を映画の配信に適用した場合の説明 図である。

【図37】 本発明を音楽の配信に適用した場合の説明 図である。

【図38】 従来の情報配信方法の説明図である。

【符号の説明】

1 情報提供者のサーバ

2 情報利用者の端末

3 情報

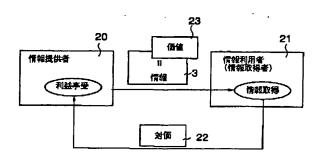
4 制約

30

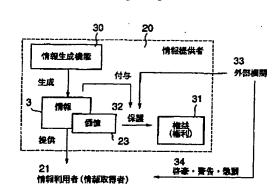
5 制約解除キー

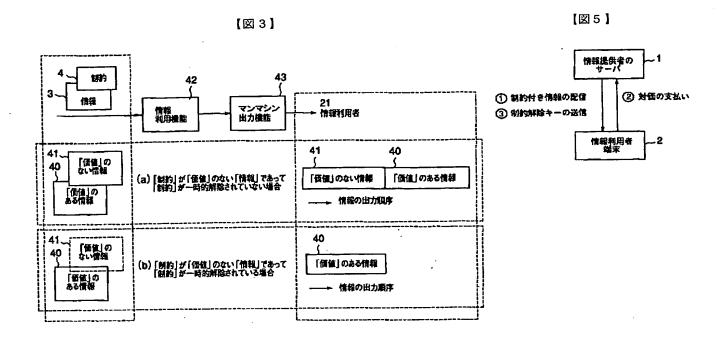
6 制約無効化機能

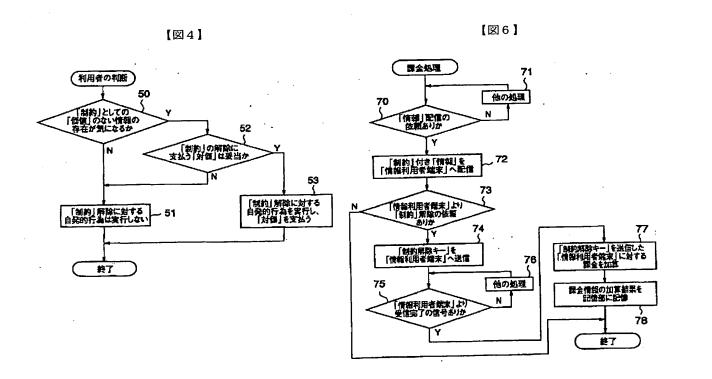
図1]

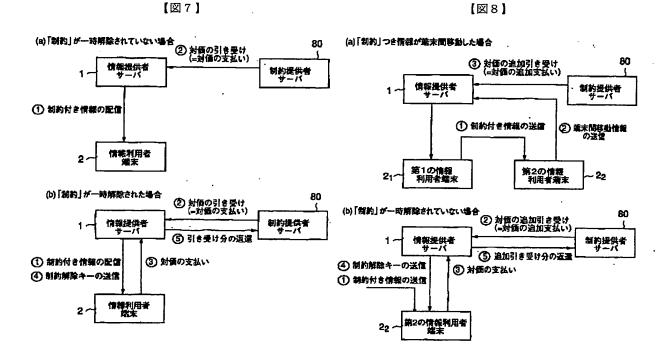


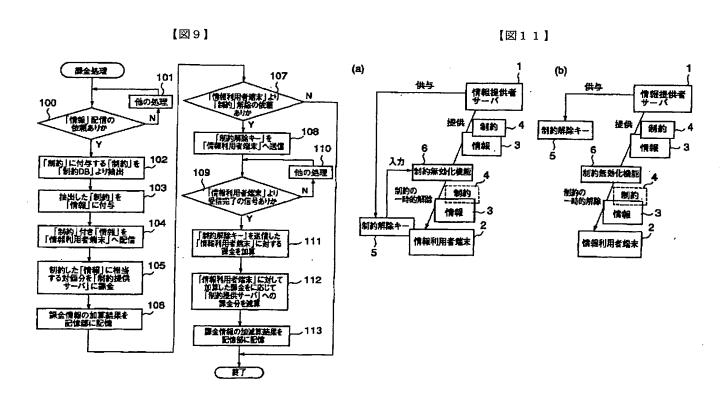
【図2】



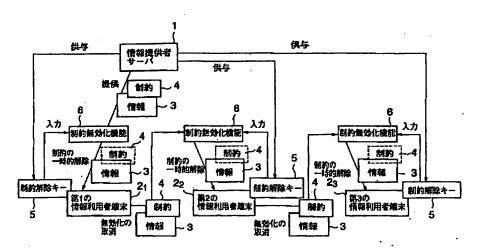


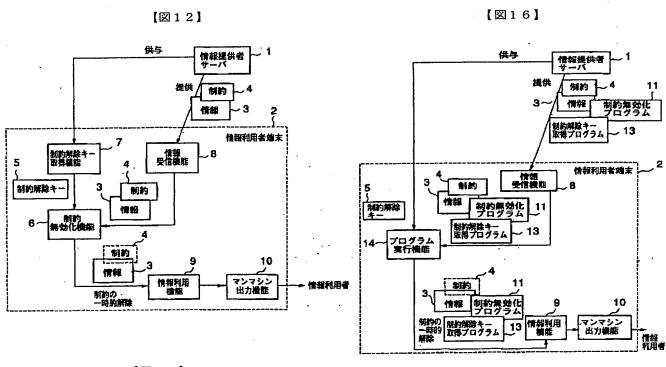




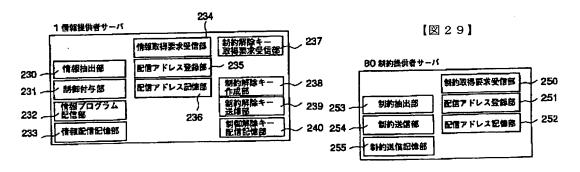


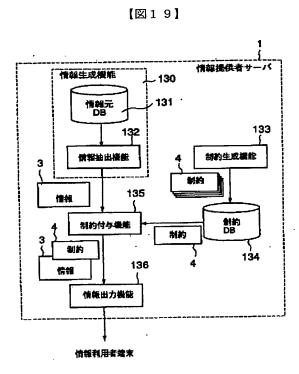
【図10】



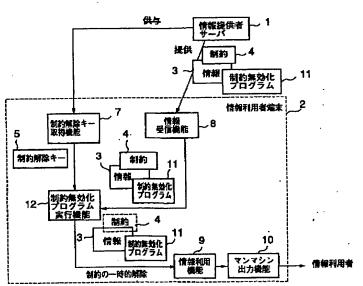


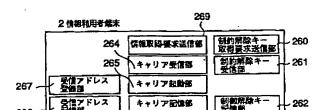
【図28】





【図14】





【図30】

 
 キャリア

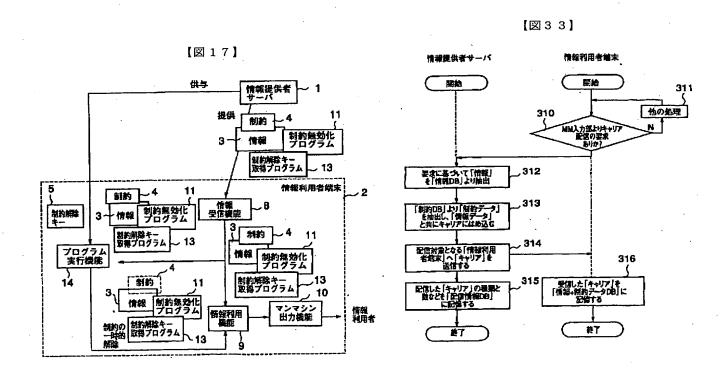
 270
 解約取得キー 受取り部
 データ実行
 272

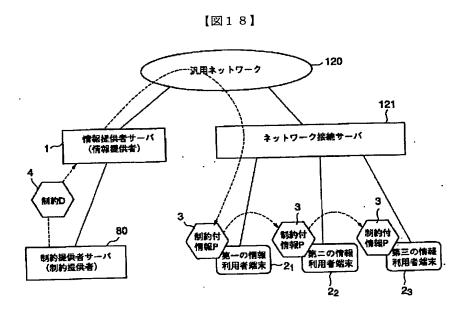
 271
 制約無効化部
 データ実行部
 273

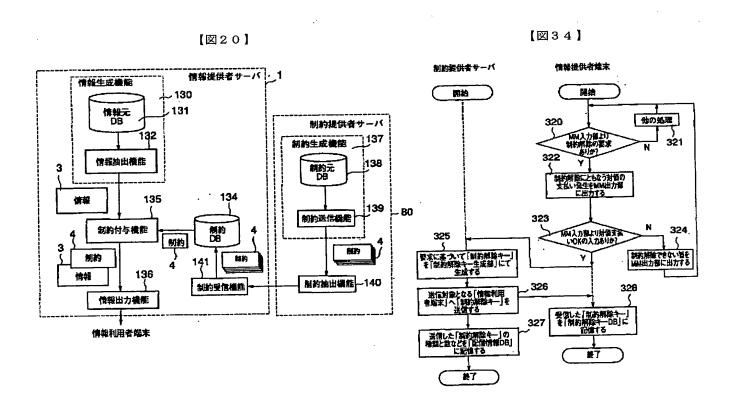
 データ実行部
 274

【図31】

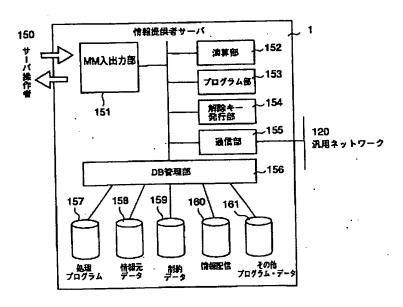
【図32】 【図15】 額約提供者サーバ 情報提供者サーバ 供与 情報提供者サーバ 風給 提供 制的 他の処理 制約無効化 プログラム 外部より制約取得 要求を受信したか? 情報利用者端末 情報 受信機能 類的解除中 取得機能 要求に基づいて「観動」 を「制約元DB」より抽出 . 302 5 例的解除中 制約 303 要求対象となる「情報提供者 サーバ」へ「何約データ」を 送信する 305 制約 制約無効化 プログラム 実行機能 304 受信した「制的データ」を 「例的DB」に記憶する 割約無効化 プログラム 法信した「動的データ」の 種類と数などを「制的元 DB」に記憶する 3, 10 9 終了 制約無効化プログラム 情報 装了 マンマシン 出力機能 情報利用 機能 情報利用者 制約の 一時的解除



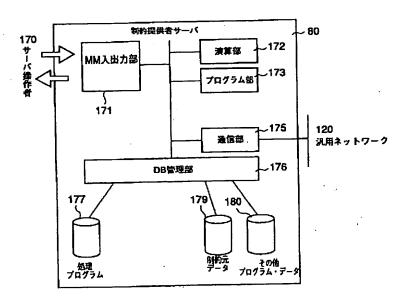




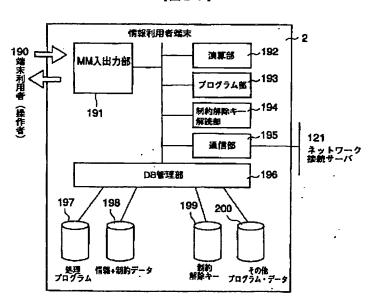
【図21】



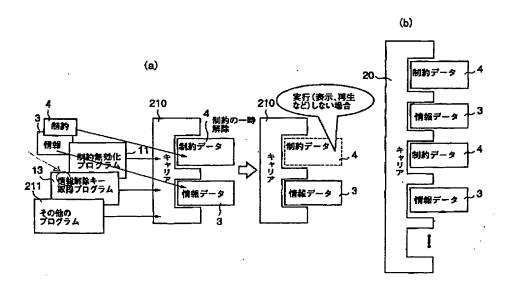
【図22】



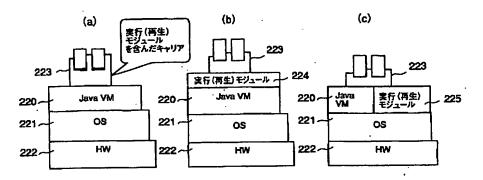
【図23】



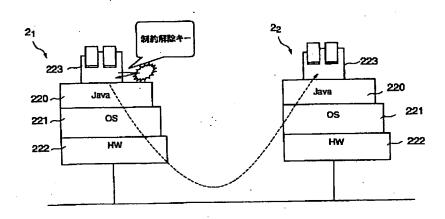
【図24】



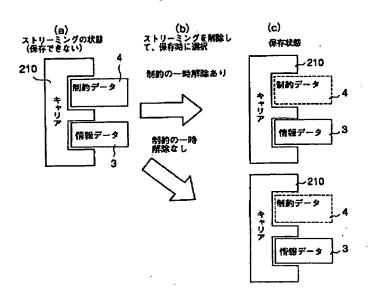
【図25】



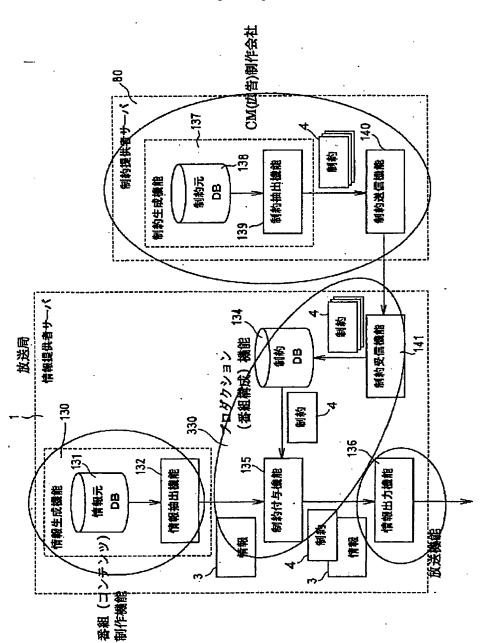
【図26】



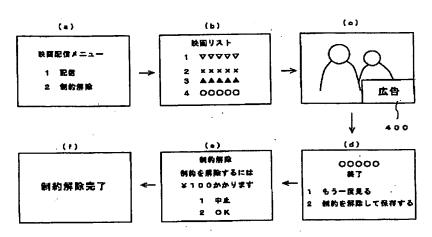
【図27】



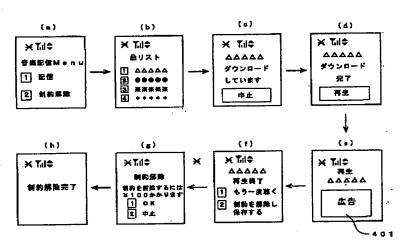
【図35】



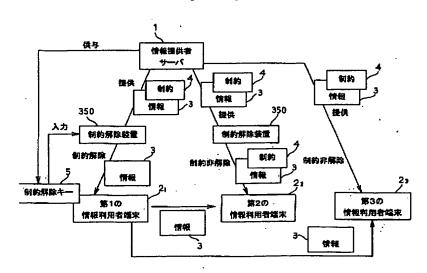
【図36】



【図37】



【図38】



# 【手続補正書】

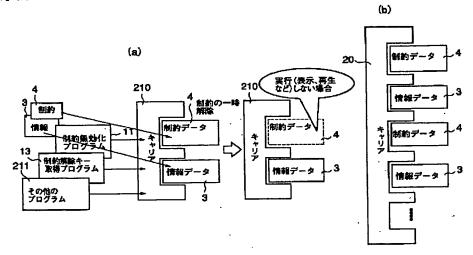
【提出日】平成13年1月9日(2001.1.9)

【手続補正1】

【補正対象書類名】図面

【補正対象項目名】図24

【補正方法】変更 【補正内容】 【図24】



# フロントページの続き

(51) Int.Cl. <sup>7</sup>		識別記号	F I	テーマコード(参考)
G06F	17/30	110	G O 6 F 17/30	110F
		120		1 2 0 A
H 0 4 N	7/173	6 4 0	H O 4 N 7/173	6 4 0 A

(72) 発明者 清水 敦

京都市下京区塩小路通堀川東入南不動堂町 801番地 オムロン株式会社内

Fターム(参考) 5B075 KK13 KK40 KK54 KK70 ND02

ND06 ND12 ND14 ND16

5B085 AA08 AC04 BA07 BG07 CA04

CA07

5C064 BA01 BB01 BC06 BC16 BD02

BD09